# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

63-048662

(43) Date of publication of application: 01.03.1988

(51)Int.CI.

G11B 20/12

G06F 3/06

G06F 3/08

G11B 7/00

(21)Application number: **61-192067** 

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22) Date of filing:

19.08.1986

(72)Inventor:

KOBAYASHI MASAAKI

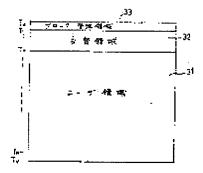
**TOKUMITSU KENJI** YAMANE YUJI **DOI TAKASHI** 

## (54) INFORMATION RECORDING AND REPRODUCING METHOD FOR OPTICAL **DISK DEVICE**

## (57)Abstract:

PURPOSE: To prevent erroneous access to a block by a host device by allowing a controller to assign an alternative block automatically to a block disabled for erasure on an optical disk or a block disabled of write so as to manage the blocks.

CONSTITUTION: The area consists of a user area 31 comprising tracks TNWTn, an alternative area 32 comprising tracks T1WTn, and a block management area 33 comprising a track T0 provided newly. The block management area 33 is an area to record a conversion list between blocks disabled of data erature or data write and their alternative blocks. Then in accessing the alternative block 32, th



## 19 日本国特許庁(JP)

## ① 特許出願公開

# ⑩ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭63-48662

G 11 B 20/12 8524-5D	❸公開 昭和63年(1988)3月1日
G 06 F 3/06 3 0 6 D - 6711 - 5B F - 6711 - 5B	求 未請求 発明の数 1 (全8頁)

**9**発明の名称 光ディスク装置の情報記録再生方法

②特 頭 昭61-192067

露出 頤 昭61(1986)8月19日

⑫発	眀	者	小	林	正	明	神奈川県小田原市国府津2880番地	株式会社日立製作所小
							田原工場内	
⑦発	眀	者	徳	光	健	司	神奈川県小田原市国府津2880番地	株式会社日立製作所小
0,0		_					田原工場内	•
79条	明	者	ய	根	裕	=	神奈川県小田原市国府津2880番地	株式会社日立製作所小
975	23	72		-			田原工場内	
伊発	睚	<b>≠</b> z	+.	#		隆	神奈川県小田原市国府津2880番地	株式会社日立製作所小
GH:	95	43	-4-	71		عي.	田原工場内	

①出 願 人 株式会社日立製作所 東京都千代田区神田駿河台4丁目6番地

の代 理 人 弁理士 秋本 正実

眀

1. 発明の名称

光ディスク装置の情報記録再生方法

- 2. 特許請求の範囲
  - 1. 光ディスクへの情報書き込み直後に、書き込 んだデータの読み出しチェックを行ない、デー タ品質の不十分な不良プロックが検出された場 合、不良ブロックを交替プロックに割り当て、 同一データを書き込んでおく光ディスイ装置の 情報記録再生方法において、上記不良プロック の他に、デーク更新時に、旧データの消去が不 3. 発明の詳細な説明 可能なプロックと新データの書き込みが不可能 なブロックを検出して、交替ブロックに割り当 て、データの読み出し時には上記交替プロック をアクセスすることを特徴とする光ディスク技 置の情報記録再生方法。
  - 2. 前記不良ブロックと旧データの消去が不可能 なプロックと新デークの書き込みが不可能なブ ロックとに対する交替プロックとの対応姿を光 ディスクに記録し、データの読み出し時には上

記対応表を参照して、交替プロックにアクセス することを特徴とする特許請求の範囲第1項記 敬の光ディスク装置の情報記録再生方法。

- 3. 前記光ディスクに記録された対応姿を、光デ ィスク装置の駆動時又は光ディスクの交換時に 光ディスク装置の制御部内のメモリに格納し、 格納された対応表を参照して、データの読み出 し時に交替トラックをアクセスすることを特徴 とする特許請求の範囲第2項記載の光ディスク 装置の情報記録再生方法。

〔産業上の利用分野〕

本発明は光ディスク装置の情報記録再生方法に 係り、特に光ディスク上にデータの消去またはデ - クの書き込みが不可能なブロックが発生した際 に好適な情報記録再生方法に関する.

[従来の技術]

光ディスクにおいては、光ディスクへの情報書 き込み直後の読み出しチェックを行ない、データ の書き込み品質が不充分なプロック(不良プロッ

ク)を検出する処理 (リード・アフタ・ライト処 理)が行なわれている。このリード・アフタ・ラ イト処理において、不良ブロックが検出されると、 交替ブロックに対して、再度同一データの書き込 みを行ない、不良ブロックに対処している。しか し、一般に光ディスクは磁気ディスクと比較して 媒体の信頼度が低く、不良プロックが多い。その ため不良プロックからのデーク読み出し時に必ず .その交替プロックをアクセスすると、交替プロッ クへのアクセス回数が多くなるため、タイムロス が増大し、性能の低下を招く。このため、従来の 光ディスク装置においては、特開昭59-165207号 公報に記載のように、一度不良プロックとされた 場合でも、その後の読み出しにおいて、データを 正しく読み取ることができたならば、交替ブロッ クをアクセスしないことにより、交替プロックへ のアクセスによるタイムロスを滅少させるという 方式が提案されている。

また従来の光ディスクに対するデータの記録は 媒体の不可逆的変化により行われるため、一度書

ディスクにおいて、消去が不可能なブロックが発生した場合、旧情報が媒体上に残ったままとなる。このとき、前記特開昭59-165207号公報に記載された従来技術により、データがエラーなしで読み取られたならば交替プロックをアクセスしないことにすると、誤って更新前の情報を読み出してし

#### (問題点を解決するための手段)

生ら恐れがある。

本発明の光ディスク装置の情報記録再生方法は、 光ディスクへの情報書き込み直後に、書き込んだ データの読み出しチェックを行ない、データ品質 の不十分な不良ブロックが検出された場合、不良 ブロックを交替ブロックに割り当て、同一データ を書き込んでおく光ディスク装置において、上記 込まれたデータを物理的に消去することは不可能 である。このためデータの消去は、消去を示すフ ラッグを媒体上に書込むということにより行われ ており、消去動作においてこのフラッグが正しく むき込めなかった際には、上位装置に異常を報告 して処理を打ち切っていた。

#### (発明が解決しようとする問題点)

上記従来技術において、消去不可能なプロック (フラッグが正しく費き込めない)を検出した際 に上位装置に異常を報告するという方式をと、 上記プロックの管理のため上位装置の負担を増大 させることとなる。また、当該光ディスク装置を 複数の上位装置で共用する場合、異常を報告され ていない上位装置は開去が不可能だったでク に対して、それとは知らずにアクセスしてしまう恐れがある。

また、近年、光磁気、相変位を利用し、一度書き込まれた情報を消去した後、再び同一箇所へ書き込みを行うことのできる消去可能光ディスクの 実用化が進んでいる。この物理的に消去可能な光

不良プロックの他に、データ更新時に、旧データの消去が不可能なプロックと新データの書き込みが不可能なプロックを検出して、交替プロックに割り当て、データの読み出し時には上記交替プロックをアクセスすることを特徴としている。

そして、上記交替プロックのアクセスは、例え ば前記不良プロックと旧データの消去が不可能な プロックと新データの書き込みが不可能なプロックとに対する交替プロックとの対応なと記録でディスクに記録し、データの読み出し時には上記対応 を参照することによって行なわれる。この場合を 光ディスクに記録された対応表を、光ディスクを との駆動時又は光ディスクの交換時に批ディスク 装置の間御部内のメモリに格納し、格納された対 応表を参照する様にしても良い。

#### (作用)

本発明によれば、不良プロックや消去不可能な プロック等を検出して、交替トラックに割り当て、 データの読み出し時には、上記交替トラックをア クセスする様にしている。そのため、不良ブロッ クや消去不可能なブロック等への誤ったアクセス が防止される。

特に、不良プロックや消去不可能なプロック等と交替プロックとの対応表を、光ディスク上に記録し、更に制御部のメモリ内に上記対応表を格納し、この対応表を参照することにより、確実に交替プロックをアクセスすることができる。

以下、添付の図面に示す実施例により、更に詳

細に本発明について説明する.

(実施例)

第2図は本発明で使用する光ディスクの一例を示す図である。第2図に示す光ディスク1としては、光磁気型又は相変位型の光ディスクの様に、踏き込まれたデータの物理的消去が可能なものを例にして、以下説明する。図示する様に光ディスク1は、記録面に複数のトラック下。, Tail … を有し、各トラックは記録単位となる複数のトラックとなるを対している。第1図では、各トラックはスパイラル状に形成してあるが、これは同心円状に形成されていてもよい。

可能なブロックまたはデータの書き込みが不可能 なブロックとその交替ブロックの対応表を記録し ておくための領域である。

第1図は、上記した対応表の一例を示す図である。この対応表は、図示する様に、消去不可能もしくは書き込み不可能なブロックのIDと、それに対する交替ブロックのIDとから構成されている。この対応表は、全部でK個の消去不可能もし

各プロックは、第3図に例示するように、プロックを識別するための情報が記録されているID部2、当該プロックの状態を示す各様のフラッグの存職が記録されるフラッグ部3、画像やコード・データなどの各種情報がディジタル化して記録されるデータ部4、および上記データ部の信頼性を確保するためのエラーチェックやエラー修正に必要なコードであるBCC(エラー・コレクション・コード)が記録されるECC部5からなる。

第4図は、光ディスク1の各トラック下。~下xの割り当て例を示すものである。図示する様に、トラック下x~下。から構成されるユーザ領域31と、トラック下。~下。から成る交替領域32と、トラック下。から成り本発明により新たに設けられたプロック管理領域33とかが自由に情報の審査は、不良プロックが検出された際のの領域である。プロック管理領域33は、データの消去が不

くは書き込み不可能なプロックが検出されている 場合のものである。

先ず、チャネルやホストコンピュータ等の上位 装置から制御装置に対して光ディスク上のブロッ クに登込まれているデータの消去命令が出された 場合を考える。この場合、制御装置は第6図に示 す如く、まず上位装置から指定されたプロックが 既に前記対応表に登録されているかどうかをチェ ックして (ステップ111,112)、もし登録されてい るならば、対応表から指定されたプロックに対す る交替プロックの 1 Dを得て (ステップ113)、交 替プロック上に記録されているデータの消去を試 みる(ステップ114)。この時、データの消去に成 功したならば、光ディスクに対する動作を終了し、 もしデータの消去に成功しなかったならば上位装 置から指定されたプロックに対して新たな交替ブ ロックを割り当て(ステップ115.116)、制御装置 内の前記対応表を指定されたプロックに対する交 替ブロックが新たに割り当てた交替プロックとな るように変更して(ステップ117)、この新しい対

応表を光ディスク上のプロック管理領域33に書き込み(ステップ122)、光ディスクに対する動作を終了する。また、上位装置から指定されたブロックが前記対応表に登録されていなららば、制御を登録されたプロックの消去を試みる(ステップ112、118)。ここでは、動作に失敗したならば、上位装置から指定されたプロックに交替プロックを割り当て(ステップ119、120)、上位装置から指定されたプロックとその交替プロックを制御装置内の対応表に追加し(ステップ121)、この新しい対応表に追加し(ステップ121)、この新しい対応表に追加し(ステップ121)、この新しい対応表に追加し(ステップ121)、この新しい対応表に追加し(ステップ121)、スクに対する動作を終了する。

上記の動作において交替プロックとして常に消去済のプロックを割り当てるようにすれば、上記 装置から指定されたブロックに対する交替プロックは消去済であることが保証される。

次に、上位装置から制御装置に対して光ディス ク上のブロックへのデータ書き込み命令が出され

する交替ブロックを新たに割り当てられたものにする(ステップ137)。そして、この新しい対応表を光ディスク上のブロック管理領域33に記録して(ステップ138)、更に新たな交替ブロックに指定されたデータを書き込んで(ステップ139)、光ディスクに対する動作を終了する。

また、上位装置に指定されたプロックが前記対応表に登録されていないならば(ステップ132)、間御装置は上位装置から指定されたプロックにデータの審き込みを試みる(ステップ140)。ここで、データの審き込みに成功したならば、記録媒体のでは、記録などでは、記録とではないのでは、と位装置からに失敗したなったを割り当て「ロックを割が装置内の前記対応表にに対する(ステップ141、142)、上位装置から指定内の前記対応表にに対する(ステップ143)。そで理領域33に記録にてで、ステップ145)、更に新たな交替プロックに指定されたデークを書き込んで(ステップ146)、光デ

た場合を考える。本実施例では、光ディスクが物 理的に消去可能なものであるため、書き込み命令 が出されたプロックに既にデータが書き込まれて いる場合、当該ブロック上のデータをまず消去す る必要がある。消去動作については、上記の上位 装置から消去命令が出された時の動作と同一であ る。消去動作の後、閼御装置は、第7図に示す如 く書き込みが指定されたプロックが制御装置内の 対応妻に登録されているかどうかをチェックして (ステップ131,132)、もし登録されているならば、 対応表から指定されたプロックに対する交替プロ ックのIDを得て (ステップ133)、交替ブロック にデータの書き込みを試みる(ステップ134)。こ の時、データの書き込みに成功したならば光ディ スクに対する書き込み動作を終了する(ステップ 135)。データの書き込みに失敗したならば、上位 装置から指定されたプロックに対して新たな交替 ブロックを割り当てる(ステップ135,136)。次に、 制御装置内のメモリに格納されている対応表を斟 き換えて、上位装置から指定されたプロックに対

ィスクに対する動作を終了する。

尚、上記した実施例においては、新たに割り当ってられた交替プロックに対する番き込み(ステップ139,146)が成功したか否かの判定は行ってないが、第7図中に点線で示す様に、データのおき込みに失敗したならば、再び新たな交替プロックを理例域33に記録する動作(第6図中のステップ122、第7回中のステップ138,145)は、交替プロックにデータを書き込んだ後に実行してもよいし、上位装置の中のステップ138,145)は、交替プロックにデータを書き込んだ後に実行してもよいし、上位装置の当該光ディスクに対する一連の処理が終了した時点で、まとめて実行しても良い。

最後に上位装置から制御装置に光ディスク上のプロックに書かれているデータの読み出し命令が出された場合を考える。この場合の動作は第8図に示すように制御装置は上位装置から読み出しを指定されたプロックが制御装置内の前記登録表に登録されているかどうかをチェックし(ステップ151)、もし登録されているならば、前紀対応衷か

ら上位装置から指定されたプロックに対する交替プロックのIDを得て(ステップ152,153)、交替プロック上に替かれているデータを洗み出す(ステップ154)。そして上位装置から指定されたプロックが前記対応表に登録されていないならば、上位装置から指定されたブロックのデータをそのまま洗み出して(ステップ152,155)、光ディスクに対する動作を終了する。

必要がないので、上記装置から書き込み命令を受け取った際、制御装置は直ちに第 図に示す動作を実行すれば良い・消去命令および読み出し命令を上位装置から受け取った際の制御は、前述の実施例で示したものと同一である。

上記ブロックだったら自動的に交替ブロックから データを読み出すので、上位装置が誤って消去されないまま残っている旧データを読み出してしま うことを防止することができる。

また、本実施例において、消去不可能なプロックとのない。 クおよび書き込みが不可能なプロックとその交替 プロックとの対応表を光ディスク上に記録している くという制御を行っているが、これは、光ディスク クの様に記録媒体が交換可能である時に特に大ス な効果があり、制御装置は記録媒体が交換された 時、記録媒体上に記録されている前記対応表を読 み出し、新しい媒体の消去が不可能なプロックと よび書き込み不可能なプロックとその交替プロックとの対応を知ることができる。

本実施例は、消去可能光ディスクを例にとって 説明しているが、本発明はこれに限定されるもの ではなく、例えば磁気ディスク等のデータの書き 込み時に同時に旧データの消去が行われる記録媒 体に対しても同様に適用することができる。この 場合、データ書き込みに先立って消去動作を行う

この方式は、前記記録媒体上に書き込まれている データを部分的に修正したいときには、有効である。

第9図は上述した記録・再生制御方式を実行す るための制御装置の一例として、光磁気形の光デ ィスク装置用の制御装置の概略的構成を示す。第 9 図において、51はチャネル装置やホスト・コン ビューク等の上位装置100 との間での信号受授制 御するインターフェース・コントローラ、52は上 位装置からの指令に応じて、既に説明した制御を 実現すべく光ディスク制御装置を所定の手順で動 作させるマイクロ・プロセッサ、53は前記マイク ロ・プロセッサ52による制御動作を規定するマイ クロ命令および消去不可能あるいは書き込み不可 能なプロックとその交替プロックとの対応表等を 格納するためのメモリ、54は光ディスク媒体上へ 書き込む情報または光ディスク媒体上から読み出 された情報を格納するためのバッファ・メモリ、 55はバッファ・メモリ54から取り出された情報に ECC(エラー・コレクション・コード)を付加

## 特開昭63-48662(6)

し、これを変調して光ヘッド回路59に出力する書き込み回路、56は光ヘッド回路59からの出力信号を復調し、バッファ・メモリ54へ格納するための読み取り回路、57は光ディスク媒体上に記録された情報を消去するための遊界制御回路を示す。なお、58はバッファ・メモリ54の入出力バスを選択するためのセレクタであり、マイクロ・プロセッサ52から与えられるマイクロ命令61に応じて、インタフェース・バス65、プロセッサ・バス63、およびリード/ライトバス62を選択的にバッファ・メモリ54に接続する。

#### (発明の効果)

本発明によれば、光ディスク上の消去が不可能なプロックあるいは書き込みが不可能なプロックを割らせて、制御装置が自動的に交替プロックを割ら当てて管理できるので、上位装置が上述した消去不可能なプロックあるいは書き込みが不可能なプロックの管理から解放され、上位装置が誤って消去が不可能だったプロックをアクセスして、旧データを

処理を示すフローチャート、第6図はデータ消去時の動作を示すフローチャート、第7図はデータ 書込み時の動作を示すフローチャート、第8図は データ読み出し時の動作を示すフローチャート、 そして第9図は本発明を実施する制御装置の一例 を示すプロック図である。

1 …光ディスク、2 … 1 D部、3 … フラック部、4 … データ部、5 … E C C 部、31 … ユーザ領域、32 … 交替領域、33 … ブロック管理領域、51 … インタフェースコントローラ、52 … マイクロプロセッサ、53 … メモリ、54 … バッファメモリ、55 … 書き込み回路、56 … 読み取め回路、57 … 遊界制御回路、58 … セレクタ、59 … 光ヘッド回路、 T。 ~ T » … トラック、B … プロック。

代理人 弁理士 秋 本 正 実

読み出してしまうことを防止することが可能になるという効果がある。

また、光ディスク上にも、当該光ディスク上の 消去不可能プロックおよび書き込み不可能ブロック クとその交替プロックとの対応表を記録しておく ことにより、光ディスクの交換が行われても、光 ディスク上に対応表は保持されているので、制御 装置は個々の光ディスクについて、消去不可能プロックおよび書き込み不可能プロックとその交替 プロックとの対応を知ることができる。

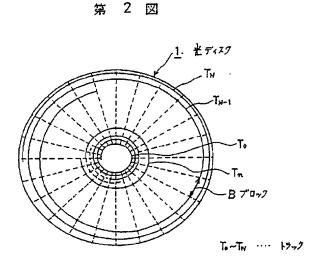
#### 4. 図面の簡単な説明

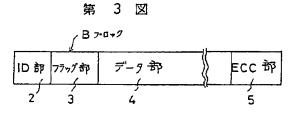
第1図は本発明で用いる消去不可能プロックも しくはなき込み不可能プロックとその交替プロックとの対応表の一例を示す説明図、第2図は本発明が適用される光ディスクの一例を示す説明図、第3図は第2図に示す光ディスクにおいてデータの書き込み/読み出し処理単位となる1プロックの構成を示す説明図、第4図は第2図に示す光ディスクのトラック割り当て例を示す説明図、第5図は光ディスクの交換時及び電源投入時における

第 1 図

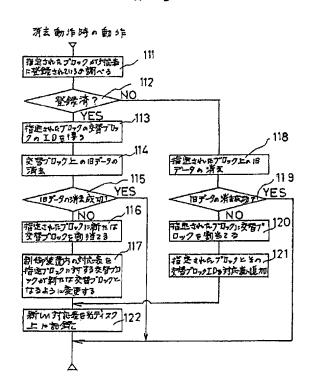
	洪之不可能/書以み不可能 なプロックのID	₹# <b>~</b> 0 10	1
1	ゼフ Dyon ID	文省フロッ/o ID	1
2	4	4	
3	4	"	
	· "		_
K-2	"	"	
K-1	"	"	
К	"	"	

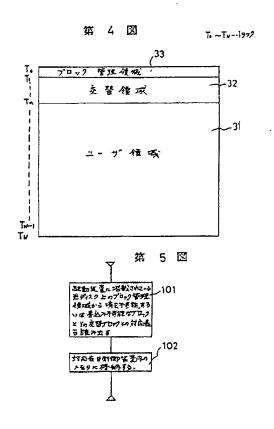
## 特開昭63-48662 (ア)

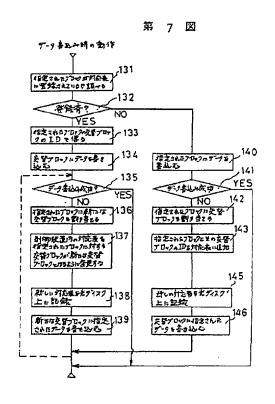




第 6 図







## 特開昭63-48662 (8)

第 9 図



